

Obecná informatika

Přednášející Putovních přednášek

Matematicko-fyzikální fakulta Univerzity Karlovy v Praze

Podzim 2012



- Obecná informatika
- Lineární algebra
- (Ne)bezpečnost v počítačových sítích
- Hledání cest
- Povídání o studiu nejen na MFF

Cíle přednášek

- Představit vysokoškolskou informatiku
- K čemu je dobré učit se matematiku
- Jak vypadá studium na matfyzu

Přednáška o obecné informatice

- Jaké problémy řešíme?
- Postup řešení – algoritmus
- Porovnávání algoritmů dle rychlosti
- Příklady

- Úloha, kterou lze řešit počítačem
 - Případně provádí řešení robot nebo člověk
- Počítač dostane vstupní data a má něco spočítat
- Například:
 - Vypiš číslo na obrazovku
 - Seřad' čísla dle velikosti
 - Jaká je nejkratší cesta z Aše do Brna?
 - V jakém pořadí má projít pošťák vesnicemi?

- Hledáme postup, jak úlohu vyřešit
 - Pro jakákoliv vstupní data
- Takový postup nazýváme **algoritmem**
- Počítačový program je algoritmus zapsaný v programovacím jazyce

Příklad algoritmu

- Výpočet faktoriálu čísla n , tedy $n! = n \cdot (n - 1) \cdot (n - 2) \cdot \dots \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1$
 - Proměnnou *faktorial* nastavíme na 1 a pak násobíme čísla od 1 do n
- Zápis v programovacím jazyce Pascal:

```
var i, n, faktorial: integer;
begin
  read(n);
  faktorial := 1;
  for i := 1 to n do begin
    faktorial := faktorial * i;
  end;
  writeln(faktorial);
end.
```

Správnost algoritmu

- Intuitivně, pokud vydá správný výsledek . . .
- . . . pokud se však zastaví!
- Správnost je třeba zdůvodňovat, často není vidět

Porovnávání algoritmů

- Chceme rychlé algoritmy nenáročné na paměť
- Jak měřit rychlost algoritmů?
 - Stopovat čas běhu na různých vstupních datech
 - Počítat operace, které algoritmus provede

Časová složitost algoritmu

- Závislost počtu provedených operací na velikosti vstupu (N)
 - Lze vyjádřit funkcí, např. $10 \cdot N^2 + 100 \cdot N + 42$
- Zajímají nás velké vstupy
 - Méně významné členy lze vynechat, zbude $10 \cdot N^2$
 - Násobící konstanty také vynecháváme, dostaneme N^2
- Získáme **asymptotickou časovou složitost**, značí se $O(N^2)$
- Náročnost algoritmu na paměť se měří podobně

Časová složitost algoritmu

- Doba běhu algoritmu s časovou složitostí $f(N)$ pro vstupní data velikosti N :
 - Pokud počítač provede 1 milion operací za sekundu

| $f(N)$ | Velikost dat (N) | | | | | | |
|------------|----------------------|------------|------------|------------|--------|--------|--------|
| | 20 | 40 | 60 | 80 | 100 | 500 | 1000 |
| N | 20 μ s | 40 μ s | 60 μ s | 80 μ s | 0.1 ms | 0.5 ms | 1 ms |
| $N \log N$ | 86 μ s | 0.2 ms | 0.35 ms | 0.5 ms | 0.7 ms | 4.5 ms | 10 ms |
| N^2 | 0.4 ms | 1.6 ms | 3.6 ms | 6.4 ms | 10 ms | 0.25 s | 1 s |
| N^3 | 8 ms | 64 ms | 0.22 s | 0.5 s | 1 s | 125 s | 17 min |
| 2^N | 1 s | 11.7 dní | 36 000 let | | | | |
| $N!$ | 77 000 let | | | | | | |

Vyhledávání v seznamu čísel

- Máme dlouhý seznam N čísel, např. 5 1 42 12 7 9 7 2 3
- Chceme zjistit, jestli se v ní nachází číslo X
 - Projdeme posloupnost a každé číslo porovnáme s X
- Co kdyby byla čísla seřazená od nejmenšího po největší?
 - Podíváme se na číslo v půlce seznamu a porovnáme ho s X
 - Je-li např. menší než X , může se X nacházet jen vpravo od půlky
 - Půlíme úsek seznamu, kde může číslo X být
 - Algoritmus se jmenuje **půlení intervalu**
 - Časová složitost $O(\log N)$
- Hodí se tedy umět řadit čísla

- Chceme seřadit posloupnost N čísel
- Bublínkový algoritmus:
 - V jednom průchodu polem porovnává sousední prvky od začátku
 - Pokud jsou v opačném pořadí, než mají být, prohodí je
 - Pole projde N -krát
- Jaká je jeho časová složitost?
- Jak zdůvodnit správnost?
- Musíme *vždy* projít pole N -krát?

Rekurzivní algoritmus

- Volá sám sebe – typicky na menší data
 - Rekurzivní funkce v programu volá sama sebe
- Příklad: faktoriál

```
function faktorial(n: integer): integer;  
begin  
    if n = 1 then  
        return 1  
    else  
        return n * faktorial(n - 1);  
end;
```

- **Třídění sléváním**
- Rozdělíme pole na dvě poloviny
 - Pokud mají víc než 1 prvek
- Obě poloviny setřídíme rekurzivně
- Poloviny pole slijeme do jednoho setříděného pole
 - Odebíráme menší z prvků na začátcích polovin

Úloha s lyžařem

- Lyžař sjíždí sjezdovku a sbírá mince

```
    3
   5 3
  2 1 2
 1 3 2 1
4 4 1 4 3
2 1 1 2 4 2
2 2 2 2 3 2 1
```


- Máte problém?
- Vymyslete algoritmus.
- Zdůvodněte správnost.
- Určete časovou složitost.
- Problém vyřešen :-)

Děkuji za pozornost.
Dotazy?